## OPTICAL PATH NETWORK CONFIGURATION METHOD

Patent Number:

JP7250356

Publication date:

1995-09-26

Inventor(s):

HAMAZUMI YOSHIYUKI; others: 02

Applicant(s):

NIPPON TELEGR & TELEPH CORP

Requested Patent:

JP7250356

Application Number: JP19940038827 19940309

Priority Number(s):

IPC Classification:

H04Q3/52; H04B10/02; H04Q11/04

EC Classification:

Equivalents:

JP3224114B2

### **Abstract**

PURPOSE:To reduce a setting time and the number of wavelengths by setting an optical path so as to

minimize the number of accommodated optical paths of an optical transmission line and reducing the number of multiple wavelengths by 2nd setting in the optical communication network where wavelength multiplex optical cross connectors are connected by the optical transmission line. CONSTITUTION: The optical communication network in which wavelength multiplex cross connectors 1-9 having plural nodes are interconnected by corresponding optical transmission lines 11-22 is controlled by an optical path controller 41. For example, an optical path 31 or the like of the shortest path minimizing the number of accommodated optical paths accommodated in the transmission lines 11-22 is set as a current path between a start point 33 and an end point 34. Similarly, an optical path 32 being a bypass with a few standby optical path accommodation number is set as a standby path to each of the transmission lines 11, 12, 15, 20. Furthermore, as to optical paths maximizing the number of multiplexed wavelengths, a current path and a standby path are set again to decrease the number of wavelengths. The setting time is reduced

Data supplied from the esp@cenet database - 12

by the method with less setting number and the number of multiplexed wavelengths is reduced.

## (19)日本国特許庁(JP)

# (12) 公開特許公報(A)

## (11)特許出願公開番号

## 特開平7-250356

(43)公開日 平成7年(1995)9月26日

(51) Int.Cl. <sup>8</sup>	識別記号	庁内整理番号	FI			ł	技術表示箇所
H 0 4 Q 3/52	С	9076-5K					
H 0 4 B 10/02							
H 0 4 Q 11/04							
		7739-5K	H 0 4 B	9/ 00	•	Н	
		9076-5K	H04Q	11/ 04		L	
			存在諸文	未請求	請求項の数4	OL	(全 15 頁)
(21)出願番号	特願平6-38827		(71)出願人	0000042	26		
( <i>)</i>				日本電信	電話株式会社		
(22)出顧日	平成6年(1994)3月	19日		東京都	<b>-代田区内幸町-</b>	一丁目 1	番6号 .
			(72)発明者	指住 暑	之		
				東京都司	<b>-代田区内幸町-</b>	一丁目 1	番6号 日
	•			本電信	話株式会社内		
			(72)発明者	長津	英		
				東京都刊	代田区内幸町-	-丁目1	番6号 日
		-		本電信目	話株式会社内		
			(72)発明者		•		
				東京都干	代田区内幸町-	-丁目1	番6号 日
				, _,	話株式会社内		
			(74)代理人	弁理士	井出 直孝	<b>份1名</b>	)

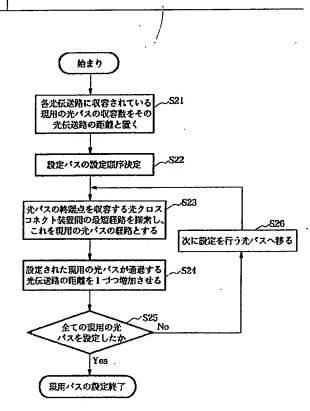
### (54) 【発明の名称】 光パス網構成方法

### (57)【要約】

【目的】 光パス網の現用および予備の経路を一つの伝送路に経路収容数が偏ることなく設定し、必要とする波長数を低減させる。

【構成】 予備パスの経路探索を全ての光伝送路の故障を想定し光伝送路の距離 (経路収容数)を算出し最短経路の探索を行う。多重波長数が最大となる光伝送路についてだけ波長低減を行う。

【効果】 光パスの収容設計に要する手間数の低減、すなわち計算時間の短縮化をはかることができる。



40

#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 波長多重を用いた光クロスコネクト装置 を有する複数のノードと、これらのノードを接続する複 数の光伝送路とを備えた光通信網内のノード間を接続す る経路を設定する光パス網構成方法において、

1

前記光伝送路に収容される光パスの収容数が最小になる 経路を現用の経路として設定するステップと、

各光伝送路毎にそれぞれ1箇所づつ故障が発生したもの と想定し故障時のそれぞれの光伝送路の前記現用の経路 に対する迂回経路の収容数が最小となる迂回経路を前記 現用の経路の予備の経路として設定するステップと、

設定された現用および予備の経路を構成するに必要とす る波長数が少なくなるように現用および予備の経路を再 度設定するステップとを備えたことを特徴とする光パス 網構成方法。

【請求項2】 前記再度設定するステップは、多重波長 数が最大となる光伝送路を含む1以上の光伝送路につい ては実行する請求項1記載の光パス網構成方法。

【請求項3】 一つの現用または予備の経路の始点から 終点間に同一波長が割当てられるように設定する請求項 20 1記載の光パス網構成方法。

【請求項4】 同一の始点および終点を有する現用およ び予備の経路について同一波長が割当てられるように設 定する請求項1記載の光パス網構成方法。

#### 【発明の詳細な説明】

#### [0001]

【産業上の利用分野】本発明は、多数のノード間を波長 多重された光伝送路により接続する光通信網において、 2つのノード間に設定される光パスを網内にできるだけ 合理的に設定する方法に関する。特に光パス網において 必要となる波長数を低減させる技術に関する。

#### [0002]

【従来の技術】従来例を図9~図11を用いて説明す る。図9は光パス網の構成を示す図である。図10およ び図11は従来例の光パスを設定する手順を示すフロー チャートである。図10に示す手順は本願と同一の出願 人に係る特許出願、特願平5-289492号(本願出 願時に未公開) に記述されており、設定すべき光パスの 経路に対し各光伝送路に収容される光パス数が均等にな るように、経路を最短経路探索を用いて決定する光パス 設定手法である。

【0003】この光パス設定手法により、故障切替を考 慮しない場合において、光伝送路毎に波長割当てを行う 光パス網において必要となる波長数を低減できる。以下 に図9の光パス網に、この従来の光パス設定手法を用い て光パス 3 1 を設定する手順を説明する。ただし、本手 法は現用の光パスを設定する手法であるため、図9中の 予備の光パス32の設定は行わない。

【0004】光パス31の接続要求が光パス制御装置4 1に入力した場合、制御部42において光パス31の経 50

路を設定することになる。最初に、設定を行う光パス3 1の終端点33および34間の位置情報を光パス制御装 置41に入力する(S 1)。経路探索を行う場合に使用 するデータとして、すでに設定されている光パスの経路 データを光パスデータ記憶装置43から読み取り、制御 部42に取り込む。このデータに基づき、各光伝送路1 1~22を通過する光パス数を算出し、この値を各光伝 送路11~22における距離と置く(S2)。S2にお いて求めた各光伝送路11~22の距離を用いて、光パ ス31の終端点33および34を収容する光クロスコネ クト装置1および9間を結ぶ最短経路を探索する(S 3)。この結果得られた経路は、収容パス数が少ない光 伝送路11、12、15、20を通過することとなり全 光伝送路11~22に対し光パスを均等に収容する経路 が探索される。この例においては光伝送路11、12、 15、20を通過する経路が選択されたものとする。こ の経路を光パス31の経路とし、光パス31の設定を行 う (S4)。光パス31の設定が終了した後、全ての光 パスの設定が終了したかを判定する(S5)。この結 果、全ての光パスの経路が決定すれば、光パスの設定を 終了し、まだ設定されていない光パスが存在すれば、そ れらの光パスの経路を全て設定するまでS3~S5を繰 り返し行う。

2

【0005】以上の光パス設定手順により、故障切替を 考慮しない場合において、網内で必要となる波長数の低 域化をはかる光パス網の設定が最短経路探索を用いて行 える。

【0006】次に、故障切替を考慮した場合の光パスの 収容法について、図9の光パス網の構成図と図11の光 パスを設定する手順を示すフローチャートを用いて説明 する。図11の手法は本願と同一の出願人に係る別の特 許出願、特願平5-336330号(本願出願時に未公 開) に記載されている手法であり、現用と予備の光パス の経路候補を全て探索し、その中からランダムに選択し 光パスを設定する手法である。網における故障切替は、 例えば光伝送路11が故障した場合、光伝送路11を通 過する現用の光パス31が故障することとなり、この光 パス31を復旧するためには故障した光パス31を予備 の光パス32に切替える必要がある。本従来例は、現用 と予備の光パスに対し同じ波長を割り当てる方式に適用 可能である。

【0007】以下の記述では、現用の光パス31とそれ に対応する予備の光パス32が設定される場合について 説明する。ただし、光パス制御装置41において最初に 行われる処理は、初めに述べた最短経路探索法を用いる 光パス設定手順における処理と同じであるため説明を省 略する。

【0008】光パス31に対し割当てを行う被長の番号 の初期化を行う。例えばここでは、波長の識別番号を "1"とすることにより、初期化を行う(S 1 1)。 次 に、光パス31の終端点33および34を収容する光クロスコネクト装置1および9を結び、かつ波長"1"が他の光パスに割当てられていない光伝送路11~22を結び構成できる経路候補を全て求める(S12)。この結果、光パスの経路候補が存在するかを判定する(S13)。このとき経路候補が存在するならば、次の処理(S15)を行う。存在しなければS14の処理を行う。

【0009】まず、S14以降の処理について説明する。波長が他の光パスに割当てられており、割当可能となる波長が存在しない場合において、経路候補は存在しない。そのため、光パスに割当てる波長として別の波長を用意し、経路を探索する必要がある。光パスに割当てる波長を変えるために、経路探索に用いた波長の番号を"1"増加させる(S14)。この新たな波長を用いてS12、S13の処理を行い、現用の光パスの経路候補が探索できるまで繰り返す。

【0010】経路候補が存在する場合、この中から1個の経路候補を選択する(S15)。この選択された経路を現用の光パスの経路と仮定し、この現用の光パスと同一被長を割り当てた予備の光パスの経路候補を探索する(S16)。この結果、経路候補が存在すれば、その中から一つの候補を選び予備の光パスとする(S19)。経路候補が存在しない場合、他の現用の経路候補が存在する場合は、まだ選択されていない経路候補のうち1個を選択しS15~S17の処理を行う。現用の光パスの経路候補が存在していない場合は、S14~移りS12~S17の手順を繰り返す。以上の手順により現用の光パス31と予備の光パス32の経路とそれらに割り当てる波長が決定される。

#### 100111

【発明が解決しようとする課題】特願平5-28949 2号において示した現用の光パスを最短経路を用いて設定する手法では、現用の光パスを光パス網内に均等に収容することができる。これに対し予備の光パスは、常時全てが使用されるのではなく、光伝送路等の故障が発生した場合において切断された光パスを復旧するため、この手法を用いて予備の光パスを収容しなうとした場合、全ての予備の光パスを網にした場合に収容することとなるため、ある故障が発生した場合に切替えられる予備の光パスが特定の光伝送路における必要被長数が増大する。この結果、予備の光パスも含めた収容設計を行う場合、現用と予備の光パスを合理的に光パス網内に収容することができないという問題がある。

【0012】特願平5-336330号において示した 現用と予備の光パスの経路候補をすべて求め設定する手 法では、経路を全て求めその中からランダムに選択する ため、光パスを収容できる経路と光パスに割当てられる 波長を合理的に設定するためには、多数回繰り返し設定する必要がある。このため、光パスの収容にはたいへんな時間がかかり、また網規模が大きくなった場合、計算時間の問題から収容が不可能となるものが生じるという問題がある。

【0013】本発明は、このような背景に行われたものであり、現用および予備の光パスの光パス網における収容設計に要する時間を短縮することができる光パス網構成方法を提供することを目的とする。本発明は、各光伝送路に光パスを合理的に収容することができる光パス網構成方法を提供することを目的とする。本発明は、本発明は多重波長数を少なくする光パス網構成方法を提供することを目的とする光パスが割りつけられ、多重波長数を少なくする光パスが割りつけられ、多重波長数を少なくする光パス網構成方法を提供することを目的とする。本発明は、経路の始点から終点までの間で波長変換を行う回数を小さくする光パス網構成方法を提供することを目的とする。

#### [0014]

40

20 【課題を解決するための手段】本発明は、予備の光パスの経路探索時に用いる各光伝送路の距離として、故障により使用されることとなる予備の光パスの光伝送路への収容数を用いる。さらに全ての光伝送路故障を仮定し、光伝送路の距離の算出を行う。この光伝送路の距離に基づき最短経路探索を行うことにより、現用の光パスだけでなく予備パスの経路も含めて合理的に光パス網に収容することを特徴とする。さらに、光パスの経路設定を行う場合に、最短経路探索法または最大流路探索法を用いた、決定的手法により光パスの設定を行うため、収容設30 計に要する手間数の低減を行えることを特徴とする。

【0015】すなわち本発明は、波長多重を用いた光クロスコネクト装置を有する複数のノードと、これらのノードを接続する複数の光伝送路とを備えた光通信網内のノード間を接続する経路を設定する光パス網構成方法である。

【0016】ここで、本発明の特徴とするところは、前記光伝送路に収容される光パスの収容数が最小になる経路を現用の経路として設定するステップと、各光伝送路毎にそれぞれ1箇所づつ故障が発生したものと想定し故障時のそれぞれの光伝送路の前記現用の経路に対する迂回経路の収容数が最小となる迂回経路を前記現用の経路の予備の経路として設定するステップと、設定された現用および予備の経路を構成するに必要とする波長数が少なくなるように現用および予備の経路を再度設定するステップとを備えるところにある。

【0017】前記再度設定するステップは、多重被長数が最大となる光伝送路を含む」以上の光伝送路については実行することが望ましい。一つの現用または予備の経路の始点から終点間に同一波長が割当てられるように設定することが望ましい。あるいは、同一の始点および終

5

点を有する現用および予備の経路について同一波長が割 当てられるように設定することが望ましい。

#### [0018]

【作用】本発明は、予備パスの経路探索を行う場合に、全ての光伝送路の故障を想定し光伝送路の距離を算出し、最短経路の探索を行うため、現用と予備の光パスを合理的に光パス網に収容することができる。さらに、経路を探索する場合に、最短経路探索法または最大流路探索法の決定的な手法で経路を探索するために収容設定に要する手間数の低減が行えるため収容設計時間を短縮で 10 きる。

【0019】また、波長低減のための演算を多重波長数が最大となる光伝送路についてだけ行うため、波長低減の効果を有したまま演算時間を短縮することができる。一つの現用または予備の経路の始点から終点間について同一波長が割当てられるようにしたり、同一の始点および終点を有する現用および予備の経路について同一波長が割当てられるようにできる。

【0020】再度設定するステップは、多重波長数が最大となる光伝送路について実行して他の光伝送路につい 20 ては省略することにより、必要な波長数を小さくすることができるとともに、演算時間を短縮することができる。

【0021】一つの経路の始点から終点までの間の波長を同一とすることにより、波長変換がなくなり、必要とする波長数も小さくできる。故障時についても多重波長数を小さくすることができる。

#### [0022]

#### -【実施例】

(第一実施例) 本発明第一実施例を図1~4を参照して説明する。図1は本発明第一実施例の現用の光パスの設定手順を示すフローチャートである。図2は本発明第一実施例の光パス収容例を示す図である。図3は本発明第一実施例の予備の光パスの設定手順を示すフローチャートである。図4は本発明第一実施例の必要波長数の低減化をはかる手順を示すフローチャートである。光パス網の全体構成は図9を参照のこと。

【0023】本発明は図9に示すように、波長多重を用いた光クロスコネクト装置1~9を有する複数のノードと、これらのノードを接続する複数の光伝送路11~22とを備えた光通信網内のノード間を接続する経路を設定する光パス網構成方法である。

【0024】ここで、本発明の特徴とするところは、光伝送路11~22に収容される経路としての光パスの収容数を距離とおき、この距離が最小となる光パスを現用の光パスとして設定するステップと、各光伝送路11~22年にそれぞれ1箇所ずつ故障が発生したものと想定し故障時のそれぞれの光伝送路11~22の前記現用の光パスに対する迂回光パスの収容数を距離とおき、この距離が最小となる迂回光パスを前記現用の光パスの予備

の光パスとして設定するステップとを備え、この設定された現用および予備の光パスを構成するに必要とする波長数が少なくなるように現用および予備の光パスを再度設定するステップを制御部42に備えるところにある。この再度設定するステップは、多重波長数が最大となる光伝送路について行う。

【0025】次に、本発明第一実施例の動作を説明する。図9に示すように、光クロスコネクト装置1~9は光パスのクロスコネクト切替えを行う。波長多重された光伝送路11~22は光クロスコネクト装置1~9間を接続している。光パス31は現用の光パスであり、光パス32は故障発生時に光パス31の切替先となる予備の光パスである。光パス31および32は終端点33および34間を接続する。光パス間御装置41は光パスを制御する。制御部42は光パスの収容設計を行う。光パスデータ記憶装置43は制御部42で設定された光パスの経路データおよび割当波長データを記録する。制御信号リンク44は光パス制御装置41と各光クロスコネクト装置1~9の間で制御信号を伝達する。

20 【0026】図1は、光パスに対し光伝送路毎に波長を 割り当てる方式、すなわち光パスに割り当てる波長を光 伝送路毎に変えることが許される光パス方式において、 現用の光パス31の経路探索と予備の光パス32の経路 探索を異なる重み開数を用いて行うことを特徴とする光 パス収容設計手法である。ここでは、図9の光パス網に おいて、現用の光パス31と予備の光パス32を設定す る場合について説明する。ただし、予備の光パス32は 現用の光パス31が通過する光クロスコネクト装置1~ 9を通過しない経路を用いて設定を行うという条件を加 30 えることとする。

【0027】光パス制御装置41に対し、設定を行う光パス31、32の終端点33、34を収容する光クロスコネクト装置1、9の位置が入力される。これに基づき制御部42において、2つの光クロスコネクト装置1、9を結びかつ網内で必要となる波長数が低減された経路を用いて光パス31、32の設定を行う。以下に、制御部42において行われる光パスの収容設計手法について説明する。

【0028】最初に、現用の光パス31の設定の手順を 201のフローチャートを用いて説明する。ただし、現用 の光パス31を設定する手順は従来の最短経路を用いて 設定する手法と同じである。光パス31の設定を行うた めには他の光パスの情報が必要となるため、制御部42 は光パスデータ記憶装置43から他の光パスのデータを 読み出す。このデータに基づき、各光伝送路11~22 中に収容されている現用の光パスの数を求め、得られた 値を光伝送路11~22の距離と置く(S21)。 設定 を行おうとする光パスが複数存在する場合は、その設定 順序を決定する必要がある。光パス31、32の終端点 33、34を結ぶ経路のうち通過する光伝送路11~2

2の数が最小となる場合の通過光伝送路数を求める必要がある(この通過伝送路数の最小値を以後最小ホップ数と呼ぶ)。各光パスの最小ホップ数を比較し、この値の大きいものから設定を行うこととする(S 2 2)。ただし、一般的にはこの順番に従って設定を行う場合において最良の必要波長数の低減の効果が得られるが、他の順序で設定を行う場合、例えば任意の順で設定を行ったとしても最良の結果が得られる場合がある。

【0029】S21で求めた各光伝送路11~22の距 離に基づき最短経路探索を行い、この最短経路を現用の 光パス31の経路とする (S23)。 決定された経路が 通過する光伝送路11、12、15、20の距離を1づ つ増加させることにより、各光伝送路11、12、1 5、20の距離の更新を行う (S24)。 例えば、本実 施例では、現用パス31の経路として光伝送路11、1 2、15、20を通過する経路が探索されたとする。こ のとき光伝送路11、12、15、20の距離の更新 は、光伝送路11、12、15、20の距離に"1"を 加えることにより行われる。 S 2 4 の光伝送路 1 1、1 2、15、20の距離の更新が終了したのち、全ての現 20 用の光パス31の設定が終了したかを判定する (S2 5)。この結果、未設定の現用の光パスが存在すれば、 S22で求めた設定順序に従い、次の現用の光パスの設 定を行う(S26)。すなわち、S23~S25を繰り 返し行い、全ての現用の光パスの設定を行う。S25の 結果、全ての現用の光パスが設定されているならば、現 用の光パス31の設定を終了し、新たに設定された現用 の光パスに対する予備の光パスの設定を行う。

【0030】次に、予備の光パス32の設定の手順を図 3のフローチャートを用いて説明する。まず、光パスデータ記憶装置43から読出された他の予備の光パスのデータを用いて、新たな予備の光パス32の経路探索に用 いる光伝送路13、18、21、22の距離を求める。 最初に、ある一本の光伝送路を選択する。ただし、全て の光伝送路11~22に対し以下の手順を行うため、選 択する光伝送路は任意でよい(S31)。この選択され た光伝送路を通過する全ての現用の光パスを探索する (S32)。探索された現用の光パスに対応する予備の 光パスの各光伝送路に収容される予備の光パス数を求め る(S33)。S33において得られた各光伝送路の予 備の光パス収容数は、S31で選択された光伝送路が移 障した場合に用いられる予備の光パスが各光伝送路にど の程度収容されているかを示す値である。このS32と S33を全ての光伝送路について行ったかを判定し(S 34)、まだ選択されていない光伝送路が存在すれば次 の光伝送路を選択し(S35)、S32とS33を行

【0031】例えば図2に示すように、現用の光パスAが光伝送路11、12を経路としてもち、予備の光パスAが光伝送路13、16、17、15を経路としてもつ光パスと、現用の光パスBが光伝送路12を経路としてもち、予備の光パスBが光伝送路14、17、15を経路としてもち、予備の光パスが存在する場合について説明する。S31において光伝送路12を選択した場合、現用の光パスA、Bが通過するため、S32において各光伝送路に収容される予備の光パス数を求めた場合、光伝送路17、15は"2"であり、光伝送路13、14、16は"1"であり、他の光伝送路18~22ではすべて"0"となる。光パスA、Bの通過する光伝送路11、12のみについて、このS31~S34の結果を表1に示す。

#### 0 [0032]

#### 【表1】

光伝送路 の番号	11 の故障時 の収容数	12の故障時 の収容数	15の故障時 の収容数	20 の故障時 の収容数	総和
11	0	0	0	0	0 ·
12	0	0	0	0	0
13	1	1	U	U	2
14	O	1	0	0	1
15	1	2	0	0	3
16	1	1	0	0	2
17	ì	2	Ü	0	3
18	0	0	0	0	0
19	0	0	0	0	0
20	0	0	0	0	0
21	0	0	0	0	0
22	0	0	0	0	0

S31~S35から算出された予備の光パスの収容数を 用いて、予備の光パスの経路設定に用いる光伝送路の距 離を求めることとする。ただし、予備の光パスの設定順 序はS22で求めた現用の光パスの設定順序と同じであ るとする。また、現用の光パスが通過する光伝送路全て 50

について故障を仮定し、全ての場合に得られる各光伝送路の予備の光パスの収容数の総和をとることにより、予備の光パスの経路探索に用いる各光伝送路の距離を求める(S36)。ここでは、現用の光パス31は光伝送路11、12、15、20を通過していないため、光伝送

路11、12、15、20が故障した場合に得られる各 伝送路の予備の光パスの収容数の総和を算出する。この 算出の結果を表1に示す。この表の最後に予備の光パス の収容数の総和を距離として示す。

【0033】本発明第一実施例においては、予備の光パ スは現用の光パスが通過する光クロスコネクト装置を通 過しないという条件があるため、現用の光パスが通過す る光クロスコネクト装置に接続する光伝送路を選択する ことのないように、光伝送路の距離を設定する必要があ る。これを実現するため、光パスの終端点を収容する光 10 【表2】

クロスコネクト装置以外の現用の光パスが通過する光ク ロスコネクト装置に接続する光伝送路の距離を十分大き な値にし、最短経路探索においてこれらの光伝送路を選 択しないようにする (S37)。ここでは、充分大きな 値として"1000"を光伝送路の距離に加えている。 この結果を表2に示す。表2では、536において求め た各光伝送路の距離を併せて示し、最短経路探索に用い る光伝送路の距離を最終的な結果として示す。

10

[0034]

こめ、元八人の影响点を収在する元 10 13(2)							
光伝送路 の番号	S36において求め た光伝送路の距離	現用の光パスと同一光クロスコ ネクト装置を共有しないために 距離に加える値	経路探索に 用いる距離				
11	0	1000	1000				
12	0	1000	1000				
13	2	0	2				
14	1	1000	1001				
15	3	1000	1003				
16	2	0	2				
17	3	1000	1003				
18	0	0	0				
19	0	0	0				
20	0	1000	1000				
21	0	0	0				
22	0	0	0				

図9に戻り、S36、S37で得られた各光伝送路の距 離に基づき最短経路を探索し、得られた経路を予備の光 パスの経路とする (S38)。ここでは最短経路は光伝 送路13、18、21、22を通過する経路が最短経路 となり、このときの経路長は2となる。この得られた経 路が予備の光パス32の経路となる。

【0035】予備の光パス32の経路を設定した後、全 ての予備の光パスの設定を行ったかを判定する(S3 9)。この結果、未設定の予備の光パスが存在すれば、 次の予備の光パスの設定をS36~S38を繰り返し行 い経路設定を行う(S40)。

【0036】全ての予備の光パスの設定が終了すれば、 現用と予備の光パスの設定を終了し、得られたデータを 光パスデータ記憶装置43に記憶する。さらに、制御装 置42では各光伝送路毎に光パスに対し波長を割当てる こととなる。このときの波長割当ては任意の割当て方で 40 よい。現用の光パス31を実際に開通する場合には、光 パス制御装置41が光パスデータ記憶装置43内の光パ スの経路データと波長データに基づき光クロスコネクト 装置1、2、3、6、9へ制御信号を制御信号リンク4 4を介して送り、光パス31、32の接続を行うことと なる。

【0037】以上の手順において初期解の設定を行った が、現用と予備の光パスの再設定を行い、網に必要とな る波長数の低減をはかることにより、網のリソースの有 化をはかる手法において、全ての光パスの再設定を行っ た場合、繰り返し計算を行うことにより、収容設計に要 する計算時間が増大する。そのため、一部の光パスの再 設定を行うこととする。網に必要となる波長数は、故障 する光伝送路により変化する。そこで、必要波長数が最 大となる光伝送路の故障のみに注目し、この光伝送路の 故障の影響を受ける光パスの再設定を行うこととする。 この低減化をはかる手順を、図4に示したフローチャー トを用いて説明する。

【0038】最初に、光パス網において必要波長数が最 大となる光伝送路の故障を探索する (S41)。この光 伝送路を通過する現用の光パスを全て探索する(S4 2)。S32とS33の現用の光パスの収容数を各光伝 送路の距離とし、最短経路探索を行う手順により現用の 光パスの経路の再設定を行う (S43)。ただし、再設 定を行う順序は初期解を作成した場合と同じ設定順序で 行う。 S 4 2 において探索された全ての現用の光パスの 再設定が終了したかを判定する (S44)。この結果未 設定の現用の光パスが存在すれば次の現用の光パスを選 択し(S45)、S43の手順によりその現用の光パス の再設定を行う。

【0039】全ての現用の光パスの再設定が終了した 後、これらに対応する予備の光パスの再設定を行う。予 備の光パスの再設定は、現用の光パスの再設定を行った ものと同じ順番で行う。まず、最初に設定を行う予備の 効利用を行うことができる。しかし、必要被長数の低減 50 光パスを選択する (S46)。 再設定に用いる光伝送路

12

の距離をS36、S37の手順により求める。得られた 各光伝送路の距離に基づき、最短経路を探索しこれを予 備の光パスの経路とする (S 4 7)。 全ての予備の光パ スの再設定を行ったかを判定し (S48) 、未設定の予 備の光パスが存在すれば次の予備の光パスを選択し(S 49) 、S47の手順により予備の光パスの再設定を行 う。全ての予備の光パスの設定が終了すれば決められた 規定回数の繰り返しを行ったかを確認する(S50)。 まだ規定回数の繰り返しを行っていない場合は、S41 ~S49を再び行う。規定回数を終了すれば全ての処理 を終了する。例えば、光クロスコネクト装置が15台の 光パス網において、規定回数として10回程度の繰り返 しを行えば必要波長数の低減化がはかれる。

【0040】以上説明したとおり本発明第一実施例で は、現用の光パス経路探索に用いる光伝送路の距離を現 用の光パスの収容数とし、予備の光パスの経路探索に用 いる光伝送路の距離を、任意の光伝送路故障を仮定した 場合における予備の光パスの収容数として算出するた め、網に必要となる波長数の低減をはかることのできる 現用と予備の光パスの収容設計が可能となる。さらに、 最短経路探索を行うことにより収容設計を行うために、 光パスの全ての経路候補を探索し経路を決定する手法と 比較して収容設計に必要となる手間数を低減することが 可能となる。すなわち、収容設計に必要となる計算時間 を短縮することが可能となる。

(第二実施例) 次に、本発明第二実施例を図5を参照し て説明する。図5は本発明第二実施例の波長割当手順を 示すフローチャートである。本発明第二実施例は本発明 第一実施例において説明した光パスの経路設定法を用い て現用と予備の光パスの経路設定を行い、経路が設定さ れた現用と予備の光パスに対し波長割当てを行う収容散 計法である。本収容設計法は、現用の光パスと予備の光 パスがともに光パス終端点の間で同じ波長を用いて収容 する光パス方式において、現用と予備の光パスに対する 割当波長が異なる場合を許す切替方式に適した収容設計 法である。本収容散計法では、本発明第一実施例におい て図1のS21~S26と図3のS31~S40から得 られた現用と予備の光パス経路の初期解を得た後、また 図4のS41~S49を行い現用と予備の光パス経路の 再設定が行われた後に、得られた現用と予備の光パス経 40 路に対し、以下の波長割当てを行う手法である。以下に 波長割当ての手順を説明する。

【0041】最初に、光パスに割当てる波長の初期化を 行う。ここでは、波長の初期化は割当てる波長の番号# waveを"1"にすることとし、波長番号は波長チャ ネルの長さが小さいものから順に番号を割り当てるもの とする (S51)。 ただし、波長に割り当てる番号は任 意の順序でもよい。波長の初期化を行った後、波長割当 てを行う光パスの順序を決定する。現用と予備の光パス 経路が通過する光伝送路の和をそれぞれ算出する。両者 50 れている場合は、予備の光パスに波長割当てを行う (S

の和を全ての光パスに対し求め、この値の大きい光パス から波長割当てを行うものとする (S52)。 次に、波 長#waveが使用可能であるかの判定を行うために用 いるデータflaglと「lag2の初期化を行う(S 53)。ここで波長#waveが使用可能であるという ことは、波長#waveが他の光パスに割当てられてい ないため、光パスに対し波長割当てが可能である場合を いう。ただし、予備の光パスにおいては、光伝送路故障 が生じた場合に同時に故障することがない複数の予備の 光パスに対しては同一伝送路の同一波長を割当てること が可能となり、この場合も波長は使用可能であるとす る。「lag1は各光伝送路毎に割当てられる値であ り、光伝送路の波長#waveが使用可能であれば "0" とし、使用不可であれば"1"とする。 [lag 1は、光伝送路の番号を引数としてもつため、"「la g 1 [光伝送路の番号] "と表すこととする。 [ l a g 2は予備の光パスに波長割当て可能であるかどうかを示 すデータであり、使用可能であれば"0"とし、使用可 能であれば"1"とする。 [ ] a g 2 は、現用の光パス 20 が通過する光伝送路と、その光伝送路を通過する現用の 光パスに対応した予備の光パスが通過する光伝送路の番 号を引数としてもつ。このため、"flag2 (現用の 通過する光伝送路の番号〕 [光伝送路の番号] "と表す こととする。例えば、図9の現用の光パス31の経路は 光伝送路11、12、15、20で与えられ、それに対 応する予備の光パス32の経路が光伝送路13、18、 21、22で与えられる。この予備の光パス32に対し 波長が割り当てられた場合のflag2の値を、以下に 例として示す。現用の光パス31は光伝送路11、1 2、15、20を通過し、予備の光パス32が光伝送路 13を通過しているのでflag2 [11] [13] = 1, f l a g 2 (12) (13) = 1, f l a g 2 (15) (13) = 1, flag 2 (20) (13) = 1与えられる。予備の光パスの経路全てにわたって【la g 2のデータを入れると、「lag2 [11] [18] =1, flag (12) (18) =1, flag 2 (1 5) [18] = 1, flag2 [20]  $[18] = 1 \ge$ flag 2 (11) (21) = 1, flag (12) (21) = 1, [1 n g 2 (15) (21) = 1, [1]ag2 (20) (21) = 1 \( \) [ lag2 (11) (2 2) = 1, flag [12] [22] = 1, flag 2(15) (22) = 1, flag2 (20) (22) =1となる。この「lag1と「lag2の初期化は全て

【0042】 「lag1と「lag2の初期化が行われ た後、全ての光パスに対する波長割当てを波長割当順序 にしたがって行う。最初、現用の光パスに対し、既に波 長割当てが行われたかを判定する (S54)。割当てら

のデータの値を"0"とすることで行われる(S5

3) 。

58~S61)。波長割当てがまだ行われていない場 合、波長#waveが現用の光パス31の経路に対して 割当可能であるかを判定する (S55)。この判定は、 現用の光パスの経路11、12、15、20のflag 1の値が全て"0"であれば割当て可能と判定し、一つ でも"1"がある場合は#waveは割当不可と判定さ れる。割当可能と判定された場合、その現用の光パスに 波長#waveを割当てる(S 5 6)。 さらに、 f l a g1とflag2の値を更新する(S57)。これは、 現用の光パス31の通過する光伝送路の「1ag1に対 10 l, flag1 (11) = 1, flag1 (12) = 1, f lag 1 (15) = 1, f lag 1 (20) = 1とすることで更新が行われる。さらに、現用の光パス3 1に対し波長を割り当てたため、予備の光パス32に対 しても使用不可となる。そこで、 f l a g 2 [11] (a 1) = 1, f 1 a g 2 (1 2) (a 1) = 1, f 1ag2(15)(a1)=1, flag2(20)(a1] = 1 (a 1 は全ての光伝送路番号を示す) とする。 【0043】現用の光パスに対し波長割当てを行った後 に、この現用の光パスに対応する予備の光パスに対する 波長割当てを行う。最初にこの予備の光パスが既に波長 割当てが行われているかを判定する (S58)。割当て られている場合は、この光パスに対する波長割当てを終 了しS62へ移る。割当てられていない場合は、波長# waveが予備の光パスに対し割当可能であるかを判定 する (S 5 9)。この判定は、現用と予備の光パスの経 路について【lag2の値を調べることにより行われ る。予備の光パス32に対する判定では、現用の光パス 経路が光伝送路11,12,15,20を通過し、予備 の光パス32の経路が光伝送路13、18、21、22 を通過しているので、「lag2 [11] [13], f lag2 (11) (18), flag2 (11) (2 1), flag 2 (11) (22) &, flag [1 2) [13], flag2 [12] [18], flag 2 (12) (21), [lag2 (12) (22) &, flag 2 (15) (13), flag 2 (15) (1 8), flag 2 (15) (21), flag 2 (1 5) (22) Ł, flag 2 (20) (13), fla g 2 (20) (18), flag 2 (20) (21), flag2[20] [22] の値全てが"0"である場 合は割当可能であると判定され、その他の場合は割当が 不可と判定される。割当不可と判定された場合はS62 へ移る。

【0044】被長割当可能と判定された場合、予備の光パス32に対し被長#waveを割当てる(S60)。 さらに、flag1の値とflag2の値を更新する (S61)。これは、flag1 [11] = 1, flag1 [12] = 1, flag1 [20] = 1とし、flag2 [11] [13] = 1, flag2 [11] [13] = 1, flag2 [11]

14

1) [21] = 1, 「lag2[11] [22] = 1, 「lag2[12] [13] = 1, 「lag2[12] [18] = 1, 「lag2[12] [21] = 1, 「lag2[12] [21] = 1, 「lag2[12] [22] = 1, 「lag2[15] [13] = 1, 「lag2[15] [22] = 1, 「lag2[15] [22] = 1, 「lag2[20] [13] = 1, 「lag2[20] [13] = 1, 「lag2[20] [18] = 1, 「lag2[20] [21] = 1, 「lag2[20] [22] = 1とすることで「lag1と「lag20更新が行われる。予備の光バス32に対する波長割当を終了した後、全ての光バスに対し波長#waveの割当て判定を行ったかを調べる(S62)。この結果、まだ波長割当て判定を行っていない光バスがあれば、最初に設定した割当て順序に従い、次の光バスに対してS54~S61を行う。

【0045】全ての光パスに対し波長の割当判定が行われたのなら、全ての光パスに波長が割当られたかを調べる(S63)。波長割当が行われていない光パスが存在する場合、波長番号#waveに"1"を加えS53~20 S63を行う。全ての光パスに対し波長割当が行われた場合は、この波長割当を終了する。

【0046】本波長割当手法を行った結果、割当てた波長の最大の番号が網に必要となる波長数に等しくなる。必要波長数の低減を行うためには、光パス経路の再設定を行い、この再設定が行われた経路に対し波長割当を行うことにより、必要波長数が低減できる経路を探索する。例えば、15台の光クロスコネクト装置を持つ光パス網においては10回程度経路の再設定を行えば必要波長数の低減化が行える。

【0047】以上説明したように、本実施例では、現用と予備の光パスに対し光パス終端点間に1波長を割り当てる方式の光パスに対しても、必要波長数の低減化をはかり、さらに経路設定の手間数を減少することにより従来に比べ計算時間を短縮した収容設定が行える。

(第三実施例) 次に、本発明第三実施例を図6および図7を参照して説明する。図6は本発明第三実施例を説明するための光パスを示す図である。図7は本発明第三実施例の光パスの初期解を設定する手順を示すフローチャートである。本発明第三実施例は、現用と予備の光パスに対し同一の波長を光パス終端点間に割当てる光パス方式において、光パスの収容設計を行う手法である。また、単一伝送路故障を想定した故障切替方式を適用するものとする。

【0048】図7に示すように、光パスの設定を行う順番は、各光パスの最小ホップ数を比較し、その最大のものから光パスの設定を行うものとする(S71)。光パスの設定を行う前に、光パスに割り当てる波長の初期化を行う。ここでは、波長の初期化を光パスに割り当てる波長の番号#waveを"1"にすることで行う(S7502)。次に、波長#waveが使用可能であるかの判定

を行うために用いるデータ c a p a と f l a g の 初期化を行う (S 7 3)。 c a p a は現用の光パスを設定する場合に使用するデータであり、光伝送路において波長 # w a v e が使用可能である場合、 c a p a に対し定数を与え、使用不可であれば c a p a に "0"を与える。例えば、光クロスコネクト装置が 1 5 台ぐらいの物理網規模であれば使用可能な場合に与える c a p a の 値は

15

"5"くらいでよい。 [lagは予備の光パスを設定する場合に使用するデータであり、液長 #waveが予備の光パスに対し使用可能であれば"0"を与え、使用不 10可であれば"1"を与える。

【0049】例えば図6に示す光パスの例では、現用の 光パスΛの通過する光伝送路において、capa〔1 6] = 0, capa [19] = 0となり、予備の光パス Aの通過する光伝送路において、 c a p a 〔18〕= 0, capa [21] = 0となり、他の光伝送路におけ るcapaの値はすべて"5"となる。また、「lag については、現用の光パスの経路から、flag[1 6] = 1, flag[19] = 1であり、他の光伝送路 における f l a g の値はすべて"0"となる。現用の光 パスの経路のみから、flagの値を決定する理由を以 下に示す。波長の衝突を避けるために、同一波長を割当 てられた複数の現用の光パスが、同一の光伝送路に収容 されることはない。すなわち、単一光伝送路故障が発生 した場合には、同じ波長が割当てられた光パスが同時に 故障により切断されることはない。このため、例えば、 光伝送路16が故障した場合、切断されるのは現用の光 パスAのみであり、このとき他の予備の光パスは使用さ れない。

【0050】逆に、他の現用の光パスが切断された場合、現用の光パスAは故障の影響を受けないため、予備の光パスBは使用されない。すなわち、予備の光パス同士であれば同一光伝送路の同一波長を共有することが可能となる。これに対し、現用の光パスに割当てられた波長は常に使用される。すなわち、現用の光パスに割当てられた波長を予備の光パスへの割当ては不可であるため、flagの値は現用の光パスの経路により決定するのである。

【0051】最初にcapaを用いて現用の光パスの設定を行う。capaの値を各光伝送路の容量とし最大流 40路探索を行い、現用の光パスの経路を探索する(S74)。ただし、最大流路探索を行う場合、流量の単位を"1"として探索を行う。経路探索の後、経路候補が存在するかの判定を行う(S75)。経路候補が存在する場合は続けて予備の光パスの経路探索を行う。予備の光パスの経路設定を最短経路探索を用いて行うために、「lagの値とS74で求めた現用の光パス経路から各光伝送路の距離を算出する(S76)。このとき、使用不可となる光伝送路を通過する経路を予備の光パスの経路として探索しないため、使用不可となる光伝送路の距離 50

に対し充分大きい値を与える。これにより、最短経路探索を行った場合、使用不可となる経路は選択されない。例えば、15台の光クロスコネクト装置を有する物理網においては、 $10^3$  ぐらいを使用不可となる光伝送路の距離として与える。これに対し、使用可能となる光伝送路の距離に対し"1"を与える。

16

【0052】次に現用の光パスの経路候補が通過する光 伝送路に対しても同じ大きさの距離を与えその光伝送路 を使用した経路が選択されないように光伝送路の距離を 設定する。さらに、ここでは現用と予備の光パスが同一 の光クロスコネクト装置を通過しないという条件を付加 するために、現用の光パスの通過する光クロスコネクト 装置のうち、光パスの終端点を収容する光クロスコネク ト装置以外に接続する光伝送路の距離もある程度大きな 値とし、この光伝送路を経路として選択しないようにす る。以上のように光伝送路の距離を全ての現用の光パス に対し散定する (S76)。 設定された光伝送路の距離 に基づき、予備の光パスの経路として最短経路を探索す る (S 7 7) 。この結果、予備の光パスの経路が存在す るかを判定する (S 7 8)。 予備の光パスの経路が存在 する場合、複数の現用の光パス候補が存在するため、そ の中から現用と予備の光パスが通過する光伝送路の和が 最小となるものを現用と予備の光パスとして選択する。 さらに、波長#waveを現用と予備の光パスに割り当 てる波長とし、光パスの経路と割当て波長を決定する (S79)。決定された現用と予備の光パスのデータに 基づき波長割当データcapaとflagの更新を行う (S80)。この光パスの設定が終了した後、設定が終 了していない全ての光パスに対し波長#waveの割当 30 てを試みたかを判定する (S 8 1)。この S 8 1 の判定 においてまだ波長#waveの割当てを試みない光パス が存在する場合はS71において決定した光パスの設定 順番に従い、未設定の光パスを一つ選択し(S82)、 S74~S81の手順を行い光パスの設定を行う。S7 1の判定の結果全ての光パスに対し波長#waveにお ける光パスの設定を試みたと判定された場合、全ての光 パスの設定が終了したかを判定する (S 8 3)。 この結 果、全ての光パスの設定が終了していれば、初期解の設 定を終了する。まだ未設定の光パスが存在すれば波長# waveの値を"1"増加させ (S84)、S73~S 83の手順を繰り返し行う。以上の手順を用いて現用と 予備の光パスの初期解の設定を終了する。

【0053】 さらに網に必要となる波長数の低減化をはかる手順を図8を参照して説明する。図8は本発明第三実施例における必要波長数の低減化の手順を示すフローチャートである。最初に波長#waveを"1"とする(S91)。次に波長#waveが割当てられている光パスを全て探索する(S92)。この波長#waveが割当てられた現用と予備の光パスが、ともに他の波長を用いて設定可能であるかを調べる(S93)。この結

果、他波長を割当てることが可能であると判定された場 合、S92で探索された光パス全てについて、他波長が 割当可能であるかを判定する (S95)。この結果、ま だ調べていない光パスが存在すれば次の光パスに移り

(S 9 6) 、 S 9 3 ~ S 9 5 の手順を行う。 S 9 5 の結 果、波長#waveが割当てられている光パスが全て他 の波長へ割当てられたならば、波長#waveはどの光 パスにも割当てられていないこととなり、網に必要とな る波長数を一波長低減できる(S99)。 S94におい て波長#waveの割当てられた光パスが他の波長を割 10 示すフローチャート。 り当てることが不可となった場合、次に、全ての光パス を他の波長への割当てを試みたかを判定する (S9

8)。この結果まだ全ての光パスについて試みていない ならば、波長#waveの値を"1"増加させ (S9 9) 、 S 9 3 ~ S 9 9 の手順を繰り返す。 S 9 8 の判定 において全ての光パスに対し他の波長の割当てを試みた 結果、どの波長においても他の波長へ割当て直すことが 不可となった場合は波長の低減がこれ以上不可能となっ た場合である (S100)。この場合は、この必要波長 数低減化の手順を終了する。

【0054】以上、説明したとおり本発明は、現用と予 備に対し最大流路探索を用いて現用の光パスを設定し、 最短経路探索を用いて予備の光パスの設定を行うため、 全ての経路候補を探索し光パスの設定を行う場合に比べ て収容設計に要する計算時間の短縮が可能となる。さら に、現用と予備の経路設定ならびに、波長割当てを同時 に行うため予備と現用の経路を別々に求める従来の方法 に比べて波長低減化が少ない手順で得られるという特徴 を持つ。

#### [0055]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、 光パス網における経路探索を現用の光パスと予備の光パ スとの間で別々の重み関数を用いて行うため、光パス網 における波長多重数を小さくする光パス網が構築でき る。さらに、一般的に知られた最短経路探索法ならびに 18

最大流路探索法を用いた発見手法により光パスの収容設 計を行うため、この光パスの収容設計に要する手間数の 低減、すなわち計算時間の短縮化をはかることができ

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明第一実施例の現用の光パスの設定手順を 示すフローチャート。

【図2】本発明第一実施例の光パス収容例を示す図。

【図3】本発明第一実施例の予備の光パスの設定手順を

【図4】本発明第一実施例の必要波長数の低減化をはか る手順を示すフローチャート。

【図 5 】本発明第二実施例の波長割当手順を示すフロー チャート。

【図6】本発明第三実施例を説明するための光パスを示 す図。

【図7】本発明第三実施例の光パスの初期解を設定する 手順を示すフローチャート。

【図8】本発明第三実施例における必要波長数の低減化 20 の手順を示すフローチャート。

【図9】光パス網の構成を示す図。

【図10】従来例の光パスを設定する手順を示すフロー チャート。

【図11】従来例の光パスを設定する手順を示すフロー チャート。

### 【符号の説明】

1~9 光クロスコネクト装置

11~22 光伝送路

31 現用の光パス

30 32 予備の光パス

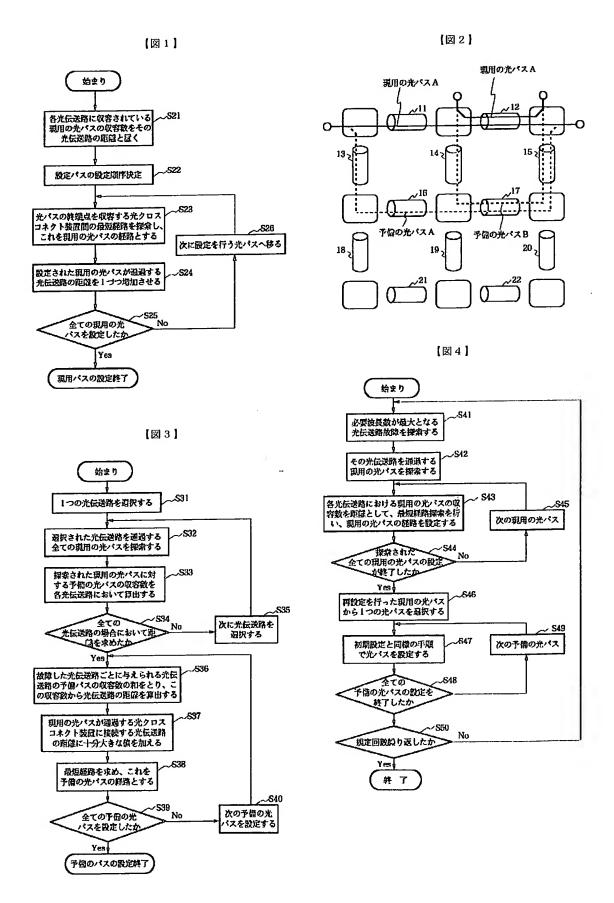
33、34 終端点

41 光パス制御装置

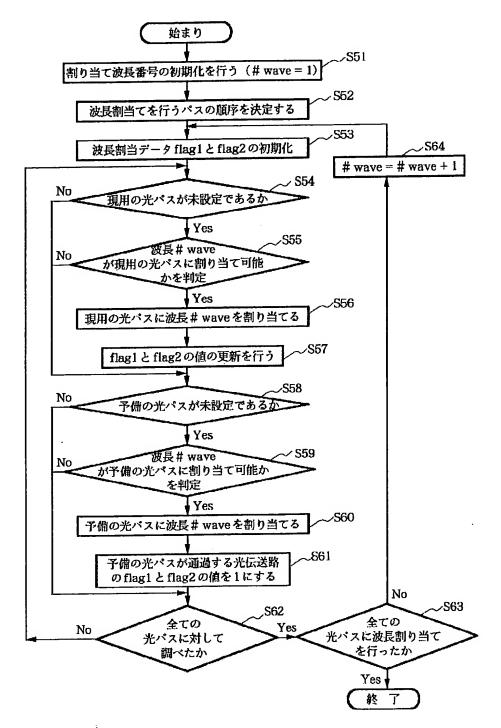
42 制御部

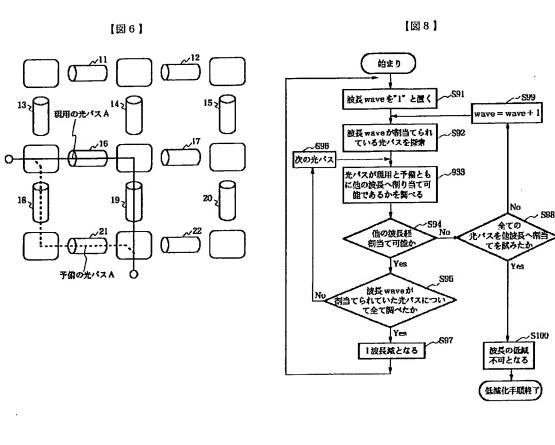
43 光パスデータ記憶装置

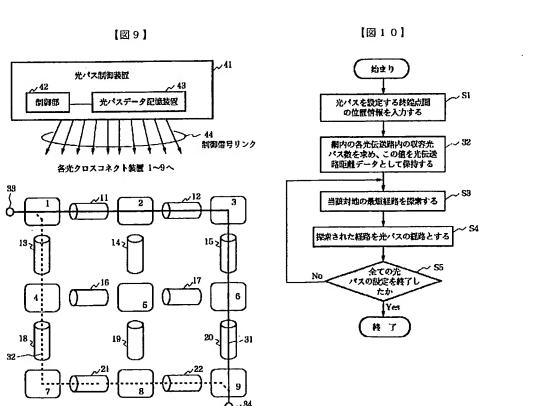
44 制御信号リンク

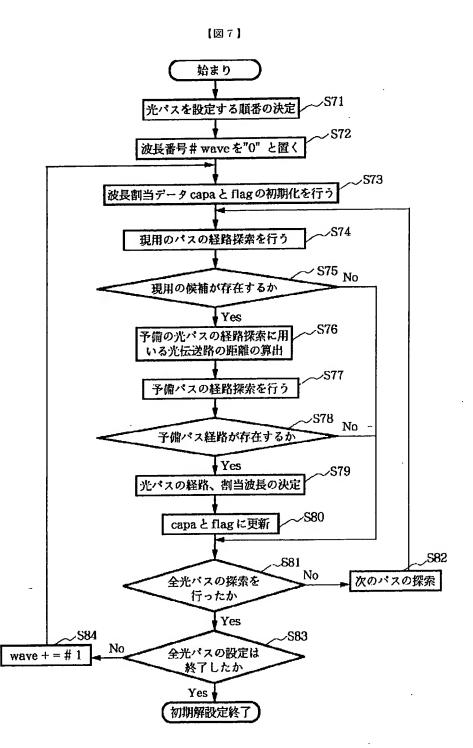












【図11】

